SYSTEM AND METHOD FOR DECENTRALIZED AUTHENTICATION OF SERVER

Publication number: JP2000311138 (A)

Publication date: 2000-11-07

Inventor(s): YAMAGUCHI TAKAHIRO
Applicant(s): NIPPON ELECTRIC CO

Classification:

- international: GO

G06F21/20; G06F13/00; G06F15/00; H04L9/32; G06F21/20; G06F13/00;

G06F15/00; H04L9/32; (IPC1-7): G06F15/00; G06F13/00; H04L9/32

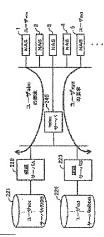
- European:

Application number: JP19990122966 19990428

Priority number(s): JP19990122966 19990428

Abstract of JP 2000311138 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To facilitate authentication even when the number of registered users increases by allowing an index server to retrieve the index of an authentication request and determine one of a plurality of authentication servers, and making the determined authentication server to authenticate the authentication request. SOLUTION: The index server 240 is connected to a network and receives user authentication requests from network access servers 1, 2, 3, 4, and 5, Authentication servers 220 and 223 are connected to the index server 240 and the index server 240 determines an authentication server to perform authentication between the authentication servers 220 and 223. Then the authentication requests received from the network access servers 1, 2, 3, 4, and 5 are transferred to the determined authentication server. Consequently, the authentication can be facilitated even when the number of registered users increases.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-311138 (P2000-311138A)

(43)公開日 平成12年11月7日(2000.11.7)

(51) Int.Cl.7		識別配号	FI		テーマコート*(参考)
G06F		3 3 0	C 0 6 F 15	5/00 330A	5 B 0 8 S
	13/00	351	13,	3/00 3 5 1 Z	5B089
H04L	9/32		H04L 9	9/00 675D	5 J 1 0 4

審査請求 有 請求項の数13 OL (全 10 頁)

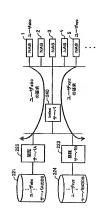
(21)出顧番号	特願平11-122966	(71)出線人 000004237		
		日本電気株式会社		
(22) 計顧日	平成11年4月28日(1999.4.28)	東京都港区芝五丁目7番1号		
		(72)発明者 山口 恭弘		
		東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株		
		式会社内		
		(74)代理人 100104400		
		弁理士 浅野 雄一郎		
		Fターム(参考) 5B085 AE23 BG07		
		5B089 GA11 JB22 KA05 KB06 KC44		
		KH03		
		5J104 AA07 KA01 MA00 MA02 PA07		

(54) 【発明の名称】 サーバの分散認証システム及び方法

(57)【要約】

【課題】 登録ユーザ数の増加に対しも認証が容易にでき、データベースの増大を抑制でき、且つユーザ情報の変更に対して処理時間を組織する。

【解決手段】 認証要求に対して認証を行うサーバの分散認証システムに、分散して認証を行う複数の認証サーバ220、221、223、224と、認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証サーバから1つを決定した前記認証サーバに前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサーバ240とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 認証要求に対して認証を行うサーバの分 散認証システムにおいて、

分散して認証を行う複数の認証サーバと、

前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサーバとを備えることを特徴とするサーバの分散認証システ

【請求項3】 複数の前記データベースに認証データを 相互に重ねて持たせることにより、前記データベースの 起証サーバに認証要求が有った場合、前記パーデックス サーバが連続して同一の認証サーバを決定するのを回避 することを特徴とする、請求項2に記載のサーバの分散 収証システム。

【請求項4】 さらに、データ管理サーバを設け、前記 データ管理サーバは全ての前記型証データを管理し、前 記認証データに変更があると、前記データベースの分割 認証データを更新することを特徴とする、請求項2に記 載のサーバの分散認証システム。

【請求項5】 前記デーク管理サーバは、前記型配要求 のインデックスと同一のインデックスが付された全ての 前配認証データをソートし、ソートの順準に使って全て の前配認証データを複数のグループに分割して管理する ことを特徴とする、請求項2に配載のサーバの分散認証 システム。

【請求項6】 前配インデックスサーバはインデックスフィイルを有し、前配インデックスフィイルを全のインデックスを前記録面サーバの外散数に応じて複数のグループに分割して管理し、前記認証要求のインデックスがどこの前配グループに属するかを検索して認証サーバを決定するように管理することを判骸とする、請求項1に記載のサーバの分散認証システム。 【請求項7】 前記インデックスファイルは全でのインデックスをソートし、ソートの陽低に使って記述するに記述でのインデックスファイルは全でのインデックスをソートし、ソートの開係に使って記述することを特徴とする、請求項6に記載のサーバの分散認証システム。

【請求項8】 さらに、データ管理サーバを設け、前記 データ管理サーバ社会での前記インデックスを管理し、 前記インデックスに変更があると、グルーア毎に前記インデックスフィルを更新することを特徴とする、請求 項6に記載のサーバの分散送証システム。

【請求項9】 前記認証サーバは認証結果を返却するとき、前記認証サーバのIPアドレスを前記インデックス

サーバのIPアドレスに変換して発信元のアドレスとす ることを特徴とする、請求項1に記載のサーバの分散認 証システム。

【請求項10】 前記インデックスサーバは、認証要求 に対して検索の結果、複数の前記サーバから1つを決定 できない場合、要求不適合の応答を行うことを特徴とす る、請求項1に記載のサーバの分散認証システム。

【諸末項11】 前配インデックスサーバは、認証要求 に対して検索の結果、複数の前記認証サーバから1つ 決定できない場合、特定の認証サーバに前記認証要求を 転送して前記特定認証サーバから要求不適合の応答を行 うようにすることを特徴とする、請求項1に記載のサー バの分散設部とステム、

【請求項12】 認証要求に対して認証を行うサーバの 分散認証システムにおいて、

分散して認証を行う複数の認証サーバと、

複数の前記認証サーバの認証に用いる全ての認証データ を前記認証サーバの分散数に応じて複数のグループに分 期した分割認証データを有する複数のデータベースと、 前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証 サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサーバに 前記認証要求の認証を行わせるためのインデックスサーバがと

全てのインデックスを前記認証サーバの分散数に応じて 複数のグループに分割して保持し、且つ前記インデック スサーバにより前記認証要求のインデックスがどこの前 配グループに属するかを検索し認証サーバを決定するた めのインデックスファイルと

全ての前記認証データを管理し前記認証データに変更が あると、前記データベースの分割認証データを更新し、 且つ前記インデックスファイルのインデックスを変更、 る前記データ管理サーバとを備えることを特徴とするサ

ーバの分散認証システム。 【請求項13】 認証要求に対して認証を行うサーバの 分散認証方法において、複数の認証サーバに分散して認 訴を行う工程と、

前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証 サーバから1つを決定し且つ決定した前記認証サーバに より前記認証要求の認証を行う工程とを備えることを特 徴とするサーバの分散認証方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はサーバの認証システムに 関する。特に、本発明は、極めて多数のユーザをかかえ るネットワークで認証要求を短時間に処理するサーバの 分散認証システム及び方法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、認証を行う認証サーバは、複数の アクセスポイントを持つネットワークに対し、ユーザが どのアクセスポイントからアクセスしてもユーザの正当 性を確認できるようにするために導入されたものである。そのため、1台の認証サーバでネットワークにおける全てのユーザの情報が管理されている。また、実用に 耐え得るサーバの広答時間はせいぜい1~2秒程度と非常に短い。

【0003】ネットワークに登録されるユーザが増加すると、この店答時間は2つの点で問題を抱えることになる。1つは巨大なユーザデータのデータベースから特定のユーザの設証データを検索するのに要する時間が大きくなる点であり、1つは複数のユーザからの認証要求を同時に受ける頻度が高くなり、認証サーバの負荷が増大する可能性があり認証するのに要する時間が大きくなる点である。

【0004】前妻の点を避けるために高速コンビュータ 幸導入する必要がある。しかし、この導入により検索の 時間が短縮できるが、登撃ユーザの著しい増加に対して は、この導入にも限界があるという問題がある。また、 後者の点を避けるために、複数の認証サーバを設置し、 ネットワークアクセスサーバ(NAS) 無と登録が行われる認証サーバを振り分けて複数ユーザの同時要求の頻 度を下げる方法が考えられる。この方法について以下に 説明を行う。

【0005】図10は従来のサーバの認証システムを示す図である。本図に示すように、複数のネットワークアクセスサーバ(NAS)71は認証サーバA73に対してユーザの正当性を確認する認証要求を行い、また、複数のネットワークアクセスサーバ72は認正サーバB74に対して設証要求を行う、認証サーバB74に対して認証する。認証サーバB74のとからにアクセスしても認証できるように、全認証データベース76を有し、770名々では全登録エーザを検索対象として作成した同一のファイルが管理される。

【0006】全認証データベース76、77はデータベース管理サーバ75によって管理される、データベース 管理サーバ75にはデータベースが設けられ、データベース管理サーバ75のデータベースはユーザ情報に関するファイルを管理する。そして、ユーザ情報の変更に伴ってデータベース管理サーバ75におけるデータベーストのファイルが更新される。

【0007】データベース管理サーバ75のデータベースと、認証ベースA73の全認証データベース76及び 認証ベースB74の全認証データベース77との内容を一次させる必要がある。この場合、認証ベースA73の 全認証データベース76及び認証ベースB74の全認証 データベース77はデータベース管理サーバ75のデータベースから更新されたファイルを転送して買い更新されたファイルを転送して買い更新される。

【0008】 このように、ユーザのアクセスは認証サー

バA73と、確認サーバ74に分散されるので、同時要 求の頻度を低下して認証の時間を短縮できる。しかしな がら、上記サーバの認証シェムでは、同一の全認証デ ータベース76、77が重ねて設置される。さらに、登 録ユーザ敷か等しく増加するつれて、設置数の増加と共 にデータベース当たりのファイルサイズに飛躍的に増大 し、コストが増大するという問題がある。

【0009】また、ユーザ情報の変更に伴って、複数の 全認証データベース76、77が更新されなければなら ない。このため、逆に、更新の処理に要する時間が大き くなるという問題がある。認証要求があったときに、更 新処理を行っていると、応答時間が長くなるためであ る。

[0010]

【発明が解決しょうとする課題】したがって、本発明は 上記問題点に鑑みて、登録上一ず数の増加に対しも認証 が容易にでき、データベースの増大を抑制でき、且つユ 一ザ情報の変更に対して処理時間を短縮できるサーバの 分散認証システム及び方法を提供することを目的とす る。

[0011]

【舞題を解決するための手段】本発明は前記問題点を解 決するために、認証要求に対して認証を行うサバル 放認証システムにおいて、分散して認証を行う地致の認 証サーバとも、前記認証要求のインデックスを検索して複 数の前記認証サーバから1つを決定し且つ決定した前配 認証サーバを請記認証要求の認証を行わせるためのイン デックスサーバとを備えることを特徴とするサーバの分 物認証システムを提供する。この手段により、インデッ スオーバの導入により認証要求の分散が実現でき、分 散した認証サーバで認証が行われるので登録ユーザ数の 地加に対して認証が容易になった。認証を容易にするた めの改造は小規模であり、ユーザ情報の変更に対してフ アイルを記述と少なくできる。

【0012】 好ましくは、複数の前記認証サーバの各々はデータペースを有し、前記データペースは、認証に用いる全ての認証データを前記認証サーバの分散数に応じて複数のグループに分割した分割認証データを有する。この手段により、データペースのファイル数は認証サーバに必要なサイズになるので、登録ユーザ数の増加に対してデータペースの増大を到前することが可能になった

【0013】好ましくは、複数の前配データベースに認 証データを相互に重ねて持たせることにより、前配デー ダベースの認証サーバに認証要求が有った場合、前配インデックスサーバが連続して同一の認証サーバを決定す るのを回避する。この手段により、同一の認証サーバの 決定が回避され同時返出し回避されるので、登録ユーザ 数しかした。 というに変証サーバの負荷を軽減できる。対し して認証サーバの負荷を軽減できる。対し して認証サーバの負荷を軽減できる。対し しては、さらに、データ管理サーバを設け、前記データ 管理サーバ4全での前記28近データを管理し、前記28近 データに変更があると、前記データベースの分音認証デ 一タを更新し、前記28近要次のインデックスと同一のイ ンデックスが付きれた全ての前記28近データをソート し、ソートの順番に従って全ての前記82延データを複数 のグルーアに分割する。この手段により、データベース 毎に整理されたファイルで更新が行われるので、ユーザ 情報の変更に対して更新ファイルの転送時間を軽減でき る。

【0014】好ましくは、前記インデックスサーバはインデックスファイルを有し、前記インデックスファイルを在し、前記インデックスファイルを全体となるのが、一定を表し、前記認証要求のインデックスがどこの前記グループに属するかを検索して認証サーバが決定され、全てのインデックスを接数のグループに分削する。このように、インデックスサーバには単純な処理を行わせて負荷を軽くして、全ての認証要求を受け付けさせる。

[0015] 据ましくは、さらに、データ管理サーバを 設付、前記データ管理サーバは全ての前記インデックス を可し、前記インデックスに変更があると、グループ 毎に前記インデックスファイルを更新する。この手段に より、インデックスファイルがグループ強に更新される ので、更新にかかる時間を強値できる。

【0016】好ましくは、前記認証サーバは認証結果を 返却するとき、前記認証サーバのIPアドレスを前記イ ンデックスサーバのIPアドレスに変換して発信元のア ドレスとする。この手段により、全ての応答が、分散し た認証サーバからではなく、インデックスサーバから返 却されるようにみせるととができる。このため、ユーザ に淀和寒をよせかいようにできる。このため、ユーザ に淀和寒をよせかいようにできる。

[0017] 好ましくは、前記インデックスサーバは、 認証要求に対して検索の結果、複数の前記サーバから1 つを決定できない場合、要求不適合の応答を行う。この 手段により、インデックスサーバで転送先の無い認証要 求が処理される。好ましくは、前記インデックスサーバ は、認証要求に対して検索の結果、複数の前記認証サー バから1つを決定できない場合、特定の認証サーバの前 記認証要求を転送して前記特定認証サーバから要求不適認 話サーバで、転送外金無い認知要求が処理される。 部サーバで、転送外金無い認知要求が処理される。 部サーバで、転送外金無い認知要求が処理される。

[0018]さらに、本売明は認証要求に対して認証を行うサーバの分散認証システムにおいて、分散して認証を行う複数の認証サーバと、複数の前配認証サーバの設証に用いる全ての認証データを前記認証サーバの分散数に応じて複数のグループに分割した分割認証データを有する複数のデータベースと、前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証サーバから1つを決定しよつ決定した前記認証要なの認証を行わ

せるためのインデックスサーバと、全てのインデックス を前記認証サーバの分散数に応じて複数のクループに分 製して保持し、且の前記インデックスサーバにより前記 認証要求のインデックスがどこの前記グループに属する かを検索し認証サーバを決定するためのインデックスフ イルと、全ての前記認証データを管理し前記認証データ を更新し、且つ前記インデックスフィイルのインデック スを変更する前記データペースの分割認証データ を更新し、且つ前記インデックスフィイルのインデック スを変更する前記データ管理サーバとを備よることを特 物とするサーバの分散図数・ステムを提供する

【0019】この手段により、上記発明と同様に、認証 に対して素早い心容が可能になり、応答を早くするため の改造は小規様であり、ユーザ情報の変更に対してファ イル転送を少なくできる。

【0020】さらに、未売明点、認証要求に対して認証を行うサーバの分散認証方法において、複数の認証サーバい分散で記証すると、前記認証要求のインデックスを検索して複数の前記認証サーバにより前記認証要の基を行う工程とを備えることを特徴とするサーバの分散認証方法を提供する。この手段により、上配発明と同様に、認証に対して業早ルび高が可能になり、応答を早くするための必認は小規模であり、ユーザ情報の変更に対してファイル転送を少なくできる。

[0021] 【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て図面を参照して説明する。図1は本発明に係るサーバ の分散認証システムの概略構成例を示すブロック図であ る。本図に示すように、サーバの分散認証システムにお いて、ネットワークに複数のネットワークアクセスサー バ(NAS)1、2、3、4、5が接続され、ネットワ ークアクセスサーバ1、2、3、4、5の各々はユーザ からのアクセス要求を受け、ユーザの認証の可否を問う ために認証要求を送出する。ネットワークにはインデッ クス(Index)サーバ240が接続され、インデッ クスサーバ240は複数のネットワークアクセスサーバ 1、2、3、4、5からユーザの認証要求を受け取る。 【0022】インデックスサーバ240には分散された 認証サーバA220、認証サーバB223が接続され、 インデックスサーバ240は、分散された認証サーバA 220、認証サーバB223のうち認証を行わせる認証 サーバを決定し、決定した認証サーバにネットワークア クセスサーバ1、2、3、4、5から受け取った認証要 求を転送する。このように、インデックスサーバ240 は、ユーザがどの認証サーバにおいて認証されるべきか を判断して、適切な認証サーバに認証要求を転送するた めに設けられる。

【0023】また、分散された認証サーバA220、認証サーバB223の各々には認証サーバのデータベース(DB)221、認証サーバのデータベース(DB)2

24がそれぞれ設けられる。認証サーバA220のデータベース(DB)221、認証サーバB223のデータベース(DB)224の各々には全登録ユーザが2つにかけられた1つのグループに関する登録ユーザの認証情報のファイルが管理されている。

[0024] 一例として、データベース221にはユーザ ab c の認証情報を含むファイルが管理され、データ ベース223にはユーザメッ z の認証情報を含むファイルが管理されているとする。ユーザ a b c からネットワークアクセスサーバ1にアクセス要求があると、インデックスサーバ240は認証サスを転送する。ユーザメッ2からネットワークアクセスサーバ5にアクセス要求があると、インデックスサーバ240は認証サーバB2218記録要求を転送する。

【0025】このようにして、認証要求は、インデックスサーバ240によって受け取られ、分散された認証サーバ420、認証サーバB223のうち適切な方に転送されるので、認証サーバA220、認証サーバB223の各には同時に認証要求を受ける頻度が低下し応答時間が短縮することになる。また、ユーザの認証情報のフィルはデータペース221、224に分けて管理されるので、登録ユーザ数の増加に応じてデータファイルのサイズが増大するのを抑制することができるようになった

【0026】また、ユーザの認証情報のファイルに関す る更新も、データベース221、224のうちユーザ情 報の変更が生じた方について行えばよいので、更新処理 のためのファイル転送の時間を短くできるようになっ た。

【0027】図2は図1におけるサーバの分散認証システムの具体例を説明する図である。本図に示すように、サーバの分散認証システムにはデータ管理サーバ210 が設けられ、データ管理サーバ210 にはネットワークの全登録ユーザのデータを管理し、そのデータを名認証サーバの認証データベースに変換、作成し、且つ各登録ユーザの記証データがその認証サーバにあるかを示すインデックスファイルを作成するデータベースを設証サーバに転送するデータベースを設証サーバに転送するデータベースを設証サーバに転送するアデックスサーバ240ペンデックスサーバ240ペンデックスサーバ241と転送するインデックス転送機能部213とを具備する

【0028】さらに、ネットワークに接続されるインデックスサーバ240はインデックスフナーバ240はインデックスファイル241を保 特し、且ンネットワークアクセスサーバ25からの認証 を受け付ける要求受付機能能242と、インデックスフ アイル241から認証要求の転送先を探すサーバ検索機 能能243と、探した応送先に認証要求を送る要求転送 機能部244とを具備する。

【0029】また、分散した認証サーバA220、認証

サーバB 2 3 は基本的にRAD I U S プロトコルに炭 う選常のRAD I U S サーバであり、認証結果を返却す る場合に、応答パケットの自分の I P (I I n t e r n e t P r o t o c o 1) アドレスをインデックスサーバ 2 4 0 の I P に書き換える機能部 2 2 2、2 2 5 をそれ ぞれ有する。なお、設証サーバA 2 2 0、2 認証サーバB 2 2 3 は、前途したように、認証サーバAのデータベース (D B) 2 2 1、認証サーバBのデータベース 2 2 4 を有する。

【0030】図3は図2のデータ管理サーバ210の例 を説明する図である。データ管理サーバ210のデータ ベース作成機能部211においてデータベースを作成す るときには、本図に示すように、全登録ユーザのデータ 31はユーザ名をインデックスとして昇順に、例えば、 インデックスaaa、aab、…、mzz、naa、 …、 zzzのように、ソートされ、2つの登録ユーザの 認証データ32Aと32Bとに、例えば、インデックス のaaa、…、mzz認証データと、インデックスのn aa、…、zzz認証データとのように、ソートの順番 に分割される。分割されたインデックスaaa~mzz の登録ユーザの認証データ32A、分割されたnaa~ zzzのユーザの認証データ32Bは、データ管理サー バ210の認証データベース211A、認証データベー ス211Bでそれぞれ管理される。なお、登録ユーザの 認証データ32A、32BはBSD UNIXのdbm 形式のファイルに変換される。

【0031】図4は図2のインデックスファイル241 の構成例を示す図である。本図に示すように、第1行は 起証サーバム20の情報と表す。第1列41は超証サーバム220のデータペース221のソート順で先頭に くるユーザ名のインデックスを表す。第2列42はソー ト順で末尾にくるユーザ名のインデックスを表す。第2列43は設置サーバム220自体を表す。

(0032) 第2行は設証サーバB223の情報を表 す。第1列41は認証サーバB223のデータペース 24のソート順で先頭にくるエーザ名のインデックスを 表す。第2列42はソート順で末尾にくるユーザ名のイ ンデックスを表す。第3列43は認証サーバB223の 前1行が認証サーバA220のデータペース221のソート順 で先頭にくるエーザ名のインデックスを表す。第1列4 2はソート順で末尾にくるユーザ名のインデックスを表 す。第3列43は認証サーバA220のデータペース221のソート順 で先頭にくるエーザ名のインデックスを表す。第2列4 まり、第3列43は認証サーバA220目的を表す。第3列43は認証サーバA220目的を表す。

【0033】なお、ユーザ情報の変更があると、データ管理サーバ210は認証サーバA220、認証サーバB23のデータベース221、224と、インデックスサーバ240のインデックスファイル241とを更新する

【0034】図5はユーザの認証要求の処理例を説明するフローチャートである。本図に示すように;ステップ

S1において、ネットワークアクセスサーバ25からインデックスサーバ240覧でにユーザョ b c の認証要求 (261)のパケットが結出もる。ステッアS2において、インデックスサーバ240の要求受付機能部242がネットワークアクセスサーバ25の認証要求(261)を受け付ける。

【0035】ステップS3において、サーバ検索機能部 243は、受け付けられた認証要求に基づいて、インデックスファイル241に対して認証サーバの検索を行う。すなわち、サーバ検索機能部 243では、送出してきたパケットがユーザョ b c の認証要求を求めるものであることを知り、ユーザョ b c のでは、1行第2列(42) m 2 の間にあることからユーザa b c の認証情報が存在。得るのは認証サーバA 2 2 0 (43) であることを知る。

[0036] ステップS4において、要求転送機能部2 44は検索された認証サーバA220に認証要求(26 2)のパケットを転送する、ステップS5において、認証 サーバA220はこの認証要求の認証を行い、認証結 果とか、アークアクセスサーバ25に直接受力する。 の際、認証サーバA220はアドレス変換能部22 2を使って発信元のIPアドレスをインデックスサーバ 2400IPアドレスに書き換える。認証結果の返却時 にユーザに違和感を与とないためである。

【0037】図6はユーザの認証要求について別の処理 例を説明するフローチャートである。本図に示すように、ステップS11において、ネットワークアクセスサーバ25からインデックスサーバ240気でにユーザ × y z の認証要求(271)のパケットが送出される。ステップS12において、インデックスサーバ240の要求受付機能部242がネットワークアクセスサーバ25の認証要求(271)を受け付ける。

【0038】ステップS13において、サーバ検索機能 部243はインデックスファイル241に対して認証サ ーバの検索を行う。すなわち、サーバ検索機能243 では、送出してきたパケットがユーザェッエの紀証要求 を求めるものであることを知り、ユーザェッエのインデ 1列(41:図4参照) na a から第2行第2列(42) エュスの間にあることからユーザェッコの配置情報が存 在し得るのは認証サーバB223(43)であることを 知る。

【0039】ステップS14において、要求転送機能部 244は検索された認証サーバB223に認証要求(2 72)のパケットを転送する。ステップS15におい て、認証サーバB223はこの認証要求の認証を行い、 認証結果をネットワークアクセスサーバ25に直接返規 する。この際、認証サーバB223はアドレス突換機能 部225を使って発情元の1Pアドレスをインデックス サーバ240のIPアドレスに書き換える。前述と同様 に、認証結果の返却時にユーザに違和感を与えないため

【0040】図7はユーザの認証要求について、さる に、別の処理例を説明するフローチャートである。本図 に示すように;ステップS21において、ネットワーク アクセスサーバ25からインデックスサーバ240宛て にユーザ123の認証要求(281)のパケットが送出 される。ステップS21において、インデックスサーバ 240の要求受付機能部242がネットワークアクセス サーバ25の認証要求(281)を受け付ける。

【0041】ステップS23において、サーバ検索機能 部243によるインデックスファイル241により認証 サーバの検索が行われる。ステップS24において、す なわち、サーバ検索機能部243では、送出してきたパ ケットがユーザ123の認証要求を求めるものであるこ を知り、ユーザ123のインデックスファイル241 の第1行、第2行に合致せず、合致するものが無い場合 には、分散した各限エサーバA221、認証サーバB2 23に認証要求を行うことが不適合(NG)であるとの 検索結果を行うことが不適合(NG)であるとの 検索結果を行うこ

【0042】ステップS25において、この場合、サーバ検索機能部243では異常応答機能部245に認証要 は (282) が転送される、ステップS26において、異常応答機能部245からネットワークアクセスサーバ25に小酒舎 (NG) の結果 (283) が返却される。なお、ネットワークアクセスサーバ25はいずれの場合もインデックスサーバ240に対して認証要求を送るが、実際にはその返答が返ってくる先は遅った認証要なの中のユーザ名によって設立る。しかし、ネットワークアクセスサーバ25にとって全ての応答はインデックスサーバ240から返ってくるように見える。ユーザに違和窓を与えないかのである。

【0043】図8は図2のサーバの分散認証システムを拡張した例を示す図である。本図には、4台の分散した配置サーバA220、認証サーバB223、認証サーバC226、認証サーバC226、認証サーバC23が示されるが、その数はさらに拡張することができる。図9は図8のインデックスファイル241の構成例を示す図である。本図に示すように、インデックスファイル241は、図4と同じフォーマットで行数を増やす。

【0044】なお、認証データベースの一部からいは全 都を複数の認証サーバに特たせることができる。図9に 示す例では、登録ユーザョ a a から登録ユーザ c c c ま では認証サーバA 2 2 0 及び認証サーバB 2 2 3の双方 で認証を受けることができるようにする。この場合、インデックスサーバ2 4 0 に転送先制制機能能2 4 5 を追加 加して設計、転送先制制機能能2 4 5 は複数の転送先候 補があるとき、より最近応送していない方に転送させ る。つまり、連続して同一の認証サーバに認述要求を転 送しないようにするためである。これにより同時認証要 求に対してきめ細か・場例を行なうことが可能になる。 例えば、ユーザル州の認証要求は認証サーバB223 に転送されるが、ユーザab この認証要求は認証サーバ A220でも認証サーバB223でも要求を受けることができる。しかし、認証サーバB223には前の要求を 述ったばかりなので、ユーザab この認証要求は、認証 サーバA220に転送される。

[0045]また、転送先の無い要求をインデックスサーバ240自身に処理させずに、特定の認証サーバに転送させることもできる。このため、図9の最下行を第1列、第2列とも空欄にし、転送先を、例えば、認証サーバA220にし、これを転送先が無い場合と定義する。このようにして、この空欄は、認証サーバA220での異常ロギングなどに役立てることができる。

[0046]

からである。

【発明の効果】以上説明したように、本売明によれば、 第1の効果として、認証要求に対する素率い応答が期待 できる。その理由は、認証サーバを複数検査することに より、認証の負荷を分散させることができるからであ る。また、登録ユーザ数の増大に対してデータベースの 増大を印刷でき、データペースでの認証時間が傾くなる

[0047] 第2の効果として、ファイル転送のコストを抑削することができる。その理由は、認証データベーな分割して、必要なサーバに分割ファイルのみを送ることができるからである。第3の効果として、従来の認証システムに対して認証の分散のために加える使用の改造量が小さくですむことにある。

【0048】その理由は、インデックスサーバを認証サーバとみなして認証要を送ることができ、ネットワークアクセスサーバ側からは複数の認証サーバを意識しなくてすむからである。上述のように、インデックスサーバは全ての認証要求を受け付けることになるが、インデックスファイルを判断して認証サーバを決めるだけなので、その負債は高くならないことにある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係るサーバの分散認証システムの概略 構成例を示すブロック図である。

【図2】図1におけるサーバの分散認証システムの具体

例を説明する図である。

【図3】図2のデータ管理サーバ210の例を説明する図である。

【図4】図2のインデックスファイル241の構成例を 示す図である。

【図5】ユーザの認証要求の処理例を説明するフローチャートである。

【図6】ユーザの認証要求について別の処理例を説明するフローチャートである。

【図7】ユーザの認証要求について、さらに、別の処理 例を説明するフローチャートである。

【図8】図2のサーバの分散認証システムを拡張した例を示す図である。

を示り図じめる。 【図9】図8のインデックスファイル241の構成例を 示す図である。

【図10】従来のサーバの認証システムを示す図である。

【符号の説明】

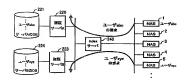
- 1~5、25…ネットワークアクセスサーバ
- 210…データ管理サーバ
- 211…データベース作成機能部
- 211A、211B…認証DB
- 212…データベース転送機能部
- 213…インデックス転送機能部
- 220…認証サーバA
- 221…サーバAのDB
- 222、225、228、231…アドレス変換機能部 223…認証サーバB
- 224…サーバBのDB
- 226…認証サーバC
- 227…サーバCのDB
- 229…認証サーバD
- 230…サーバDのDB
- 240…インデックスサーバ 241…インデックスファイル
- 241....12/9/2/11
- 242…要求受付機能部 243…サーバ検索機能部
- 244…要求転送機能部
- 245…異常応答機能部
- 245…共市心台域形印

【図4】

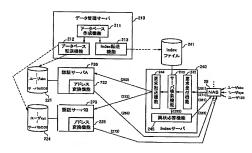
41	42	43
aaa	mzz	認証サーバA 認証サーバB

【図9】

41	+2	43
ess ana nos tas	000 mzz szz rzz	認証サーバA 認証サーバB 認証サーバC 認証サーバD 認証サーバA
أسسا	ii	BONE 9 7 IA



【図2】



【図3】 【図5】 ----スタート NAS25からIndexサーバ240へ nea trette come come ユーザaboの即証要求(251)を送出 ZZZ ****** ***** ***** 要求受付換能242の受付 32A~ naa ***** ***:* **** サーバ検索機能243による Indexファイル241の検索 227 999999 00000 5000 要求転送機能244は検索 された配証サーバAへ 認証要求(252)を転送 ~~220 提証():3 起胚りB 認証サーバA220は 認証結果(263)を / S5 NAS25へ記却 リターン

